# (19 日本国特許庁 (JP)

① 特許出願公開

# ⑩公開特許公報(A)

昭59-121520

©Int. Cl.<sup>3</sup>
G 06 F 3/00
3/04
9/06
13/00

競別記号 庁内整理番号 2 6549-5B M 7230-5B B 7218-5B 7361-5B 砂公開 昭和59年(1984)7月13日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 5 頁)

# **タオンラインローデイング制御方式**

②特 願 昭57-229422

**20出** 願 昭57(1982)12月28日

仰発 明 者 伊藤祐一

川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

@発 明 者 近藤弘

川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

**⑩発 明 者 髙橋清** 

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

仍発 明 者 鳥井浩治

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

仍発 明 者 村瀬幹阜

川崎市中原区上小田中1015番地

川崎市中原区上小田中1015番地

の代 理 人 弁理士 森田寛

外1名

明 細 書

1. 発明の名称 オンラインローディング制御方式

## 2: 特許請求の範囲

外部に協芸をと、複数の側には、できると、複数を制えている。というというとなった。というとなった。というとなった。というななが、なった。というなが、なった。というなが、なった。というなが、なった。というなが、なった。というなが、なった。というなが、ないかが、ないのは、いった。というなが、ないのは、いった。というなが、ないのは、いった。というなが、ないのは、いった。というなが、ないのは、というない。というない。というない。というない。というない。というない。というない。というない。というない。というない。というない。というないは、はいいのは、というないが、はいいのは、というないが、はいいのは、というないが、はいいのは、というないが、はいいのは、というないが、はいいのは、というないが、はいいのは、というないが、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいいのは、はいのは、はいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいのは、はいいのは、はいのは、はいいのは、はいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいのは、はいのは、はいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいいのは、はいい

ステーション・チャネルに対しローディング製水 を行うローディング要求部をそなえたことを特徴 とするオンラインローディング制御方式。

## 3. 発明の詳細な説明

#### (A) 発明の技術分野

本発明はオンラインローディング制御のプロセックのマイクロプロログロークのマンの側で、カークステーションの側で、カークステーションの側で、カークステーション・チャスに、カークスでででは、カーション・チャスに、カーション・チャスに、カーション・チャスに、カーション・チャングとの対し、CG等ののである。

(B) 技術の背景と問題点

ワークステーションは、例えばブリンタ、ディ

スプレイ装置、イメージ処理装置等のデーク入出力装置であり、ワークステーション・チャネルを介して、ホストの処理装置に接続される。最近のデータ入出力装置は、マイクロブロセッサを内はして、データ入出力装置関するの処理をできるだけデータ入出力装置側で分散して処理するようにしたのが増えているが、ワークステーションとして使用される装置も同様である。

または辞事等を磁気ディスク装置等の外部記憶装 置に一括して管理し、例えば電源投入時のワーク ステーションからのローディング要求に対して, 要求されたローディング情報を転送するようにし, さらに再ロードが必要となった場合に、ワークス テーション・チャネルからワークステーションに 対しダウンローディング要求指示を行うことによ って、再ロードのためのワークステーションにお けるオペレータの介入を不要とし、ローティング 後の制御用プログラム、CG等の変更を容易にす ることを目的としている。そのため、本発明のオ ンラインローディング制御方式は、 外部記憶装置 と、複数のワークステーションと、減ワークステ ーションを制御するワークステーション・チャネ ルとをそなえたシステムにおいて、上記外部記憶 挟 橙 に , ワークステーション 側 御用 プログラム 。 中ャラクタジェネレート用データまたは辞書等の ローディング情報が格納されたローディング情報 格納娘をそなえるとともに、上配ワークステーシ ョン・チャネルに、上記ローディング情報のロー

求に対して、要求されたローディング情報を伝送 するようにすることを考慮している。

#### (C) 発明の目的と構成

本発明は上記問題点の解決を図り、ワークステーション・チャネルが、制御用ブログラム。 C G

ド必要時に上記ワークステーションに対しダウンローディング要求指示を発するローディング要求指示を発するローディング情報を説ったローディング情報を読み出している。要求されたローディング機を読み出して転送するローディング処理部とをそなえ、上記ワークステーションに、上記ワークステーション・チャネルに対しローディング要求部をそなえたことを特徴としている。以下図面を参照しつつ、実施例に従って説明する。

## (12) 発明の実施例

第1 図は本発明の一奥施例構成、第2 図は本発明による制御概要説明図、第3 図は第1 図図示ローディング情報格納域の構成例、第4 図はローディング要求データのフォーマット例、第5 図は第1 図図示ローディング要求部の処理説明図を示す。図中、1 はホストの処理装置、2 は磁気ディスク装置またはフロッピー・ディスク装置等の外部記憶装置、3 はワークステーション、5 は4-1 ないし4-3 はワークステーション、5 は

カードリーダ, 6 はオペレータ・コンソール, 7 はローディング情報変更処理部, 8 はローディング情報変更処理部, 8 はローディング 根 格 納 域, 9 はローディング 要求指示部,10 はローディング 要求部,12-1 ないし12-3 はローディング 要求部,12-1 ないし12-3 はランダム・アクセス・メモリ (RAM),13 は シリアル・インタフェース 線を 扱わす。

ション4-1~4-3に対して、ダウンローディング要求指示を発するローディング要求指示部9と、ワークステーション4-1~4-3からのローディング要求に対し、要求されたローディング情報を外部記憶装置2のローディング情報格納域8から読み出して伝送するローディング処理部10とを有している。

各ワークステーション4-1~4-3は、ワークステーション・ティネル3に対してローディンク要求を行うローディング要求部11-1~11-3を有している。このローディング要素の11-1-1~11-3の命令は、例えば比較的小容者のリード・オンリ・メモリ(ROM)に格納されている。された、ワークステーション・チャネル3から伝表では、カークステーション・チャネル3からほとでは、各ワークステーション4-1~4-3が制御のために及水をするといるのは、ダウンローディング要求をするといるので、ダウンローディング要求をするに、ダウンローティング要求をするに、ダウンローの命令等だけでよく、契いのデータの入出力処理に必要な命令、データ

ション4-1~4-3にあるマイクロプロセセッサの実行する命令部からなるものであり、一般にワークステーション4-1~4-3のデバイ対に対すてクロブロを異なる。CGは、文字コードに対応してその文字のドットバターン・イメージ等を生成するのである。ワークステーション4-1~4
るも共通化できる場合が多い。辞替は、例えばワークステーションが日本語処型装置である場合に、かな漢字変換等の情報をもつものである。なお、ローディング性報格納域8の中に辞掛等が必ずしも含まれていなくてもよい。

ワークステーション・チャネル 3 は、ホストの 処理を 1 からの入出力 6 令により、協定された ワークステーション 4 ー 1 ~ 4 ー 3 に対する ワークステーション 4 ー 1 ~ 5 である。 特に、リンクステーション 4 ー 1 ~ 4 ー 3 を信号 アークする。 また例えば、ホスロースを監視・ディング情報変更処理・フからの通知によって、 興速する 6 ワークステー

等は,ローディングによって RAM 12-1~12-3 に用意されたものを使用することができる。

ローディング情報変更処理部では、例えばカードリーダ5から申し込まれたジョブまたはオペレータ・コンソール6からの指示等によって、外部記憶装置2のローディング情報格納域8の内容を変更を正するものである。ローディング情報格納域8の内容を更新した場合、ワークステーション・チャネル3のローディング要求指示部9に将ロードの必要性がある旨を通知する。

ダウンローディングの制御は、例えば第2図図示の如く行われる。例えば、ワークステーション4に電源が投入されると、通常のイニシャルプログラムローダ(IPL)の起動と同様に、図示省略したROMの所定のTドレスの命令に與行制如が移行し、ローディング要求部11は、ワークステーション・チャネル3に対し、ダウンローディングの要求に対して、外部記憶装備2のローディング情報格納

収8からローディング情報を認み出して、ワークステーション4の RAM に転送する。ローディングが完了して、 RAM に制御用ブログラムが格納されると、ローディング要求部11から制御用プログラムに実行制御が移行され、以後そのワークステーション4は、サービス町能な状態になる。

ョンの処理の完了を待って、ローディング要求部 11を起動する。以後は、上記電源投入時の場合 と同様にローディングの制御が行われて、ワーク ステーション4の RAMの内容が自動的に切り換 わることとなる。ワークステーション4のオペレ ータは、再ローディングを何んら意識する必要は ない。

ローディング情報格納域8は、例えば第3図図示の如く構成される。すなわち、ローディング情報格納域8は、所定の大きさのブロック、例えば256ペイトの大きさの複数ブロックに分割されて、外部記憶装置に設けられる。 ごロックの番号は、外部記憶装置内におけるそのブロックの物理的または論理的位置を示すものと考えてよい。

先頭の第 0 ブロック 2 0 には、例えば第 3 図図示の如く、各ワークステーションのデバイス・タイプに対応して、ローディング情報格納域 8 のブロック情報が格納される。図中、X 1 は制御用ブログラムの先頭ブロック番号、X 2 は制御用ブロ

グラムの最終プロック番号、Y1はCGの先頭ブロック番号、Y2はCGの最終プロック番号、Z1は辞書の先頭プロック番号、Z2は辞書の最終プロック番号を示している。すなわち、第0ブロックの情報によって、例えば第1のワークステーションに関しては、制御用ブログラムは、第1ブロックから第16プロックにあり、辞書はローディングの必要がないことがわかる。

ワークステーションからのダウンローディング 便水にあたっては、例えば、第4 図図示の如き詳 細データ21が作成されて、ワークステーション チャネルに送信される。ローディング要求は、1 ブロック毎に行われ、詳細データ21にそのブロ ック番号が設定される。ブロックサイズは、例え ば256パイトである。デバイス・タイプの棚には、 ワークステーションの種別情報が設定される。

各 A のワークステーションは、最初のダウンローディング要求では、ワークステーション・チャ オル 3 に、第 0 ブロックの伝送を要求するように される。例えば,第1のワークステーション4-1 のローディング要求部11-1は。第5 図図示 の如く処理することになる。電源投入または再口 - ド要求指示等によって起動されると、第1図図 示の如き詳細データのブロック番号に「0」を指 定して、第0ブロックの転送を要求する。ワーク ステーション・チャネル3は、付加された詳細デ ータを参照し,ブロック管理情報が格納された第 0 プロックを外部記憶装置 2 から読み出して伝送 する。ローディング要求部11-1は、この第0 ブロックによって、必要とする制御用プログラム およびCGの格納ブロックを知ることができる。 次に、これらのブロックを、1ブロックすつ詳細 データ21を付加して要求する。途中でエラーが 生じた場合には,そのブロックだけの再送を要求 することができる。こうして,制御用プログラム およびCGを内部記憶にローディングさせて。以 後その情報に基づいて処理することができるよう にたる。

なお、ローディング姿水をブロック番号に悲づ

いて行うのではなく。例えば予めローディング信 報您に付加された識別情報によって行うようにし てもよい。

#### (E) 発明の効果

以上説明した如く本発明によれば、外部記憶接置にワークステーションの側御用ブログラム、 C Gまたは辞書等を複数格納して管理できるようになるとともに、再ロードする必要が生じた場合には、オペレータの介入なしに自動的にダウンーディングできるようになる。従って、ローディングできるようになる。C G 等の変更が容易になる。

#### 4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明の一実施例構成,第2図は本発明による側卸板要脱明図,第3図は第1図図示ローディング情報格納域の構成例,第4図はローディング要求データのフォーマット例、第5図は第1図図示ローディング要求部の処理脱明図を示す。図中、1はホスト処理装置、2は外部配像装置,

3 はワークステーション・チャネル、 4 はワークステーション、 8 はローディング情報格糾城、 9 はローディング要求指示部、 1 0 はローディング 処理部、 1 1 はローディング

特許出願人 富士 通 徐 式 会 社 代理人弁理士 森 田 寛(外1名)

